PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

63-131637

(43) Date of publication of application: 03.06.1988

(51)Int.CI.

H04L 11/00

(21)Application number : **61-277727**

(71)Applicant: FUJITSU LTD

(22) Date of filing:

20.11.1986

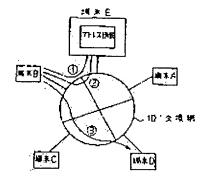
(72)Inventor: YAHAGI TAKEHIKO

(54) ADDRESS MANAGEMENT SYSTEM FOR COMMUNICATION NETWORK

(57)Abstract:

PURPOSE: To contrive the reduction of the quantity of address information provided to each terminal equipment by allowing a management terminal equipment to manage address information of a communication network altogether and allowing general terminal equipments to inquire about the information to the management terminal equipment, thereby simplifying the addition/revision of a terminal equipment address.

CONSTITUTION: For example, a terminal equipment E among lots of terminal equipments A, B... connected to an exchange network is used as the address management terminal equipment, to which address information of the all terminal equipments is given. In case of the communication by each terminal equipment, the address of a terminal equipment being an opposite party of communication is inquired about the address management terminal equipment, and the



address informed from the said terminal equipment is used to make communication with the terminal equipment being the communication party. That is, when the terminal equipment B makes communication with the terminal equipment D, the terminal equipment B inquires about the address of the terminal equipment D to the equipment E, which informs the address of the terminal equipment D to the terminal equipment B, and the terminal equipment B uses the informed address to call the terminal equipment D to apply communication. Thus, terminal equipments A~D other than the equipment E do not require to have address information in this way, then the memory capacity is saved.

LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

⑩日本國特許庁(JP)

@ 特許出願公開

⑫ 公 開 特 許 公 報 (A) 昭63 - 131637

@Int,Cl.*

厅内整理番号

個公開 昭和63年(1988)6月3日

H 04 L 11/80

急息記号 310 Z-7928-5K 7830-5K

審査請求 未請求 発明の数 1 (全 4 頁)

◎発明の名称 通信ネツトワークのアドレス管理方式

> 创特 爾 昭61-277727

会田 願 昭61(1986)11月20日

分発 明 者 矢 作 神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社

人 顔 出金 富士通株式会社 神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地

必代 理 人 升理士 骨 柳

1.発明の名称

過信ネットワークのアドレス管理方式 2.转在請求の範囲

交換制 (10) で接続された多数の端末 (A. B. C, ……) を有する通信ネットワークの各端末の アドレス管理方式において、

波多数の端末のうちの1つ (2) をアドレス管 翌端末としてこれに金端来のアドレス情報を持た

各端末はアドレス管理協定に通信相手の端末の アドレスを問合せ、アドレス管理端末から知らさ れたアドレスを用いて通信相手の端末と遺信する ことを特徴とする通信ネットワークのアドレス管 健方式。

3.発明の詳細な説明

(概 要)

遺症ネットワークのアドレス情報を管理場末に 一括管理させ、一般端束は管理網束に関合せるよ うにした。

(産業上の利用分野)

本強明は、遺伝ネットワークの各機家のアドレ ス管理方式に関する。

(健康の技術)

多数の過宋があるコンピュータシステムでは、 名端束が根平線束のアドレスを持ち、そのアドレ スを用いて所望の相手協定と通常している。第2 図で説明すると、19は交換調で、これに多数の 端宋A, B, C, ……が接続される。各端末は楷 手端来のアドレスを所行、管理、即ち端末人は協 末B~Bのフドレスを、埼末Bは雄末A,C~R のアドレスを(以下同様)所有、答理し、相手編 束と遺信するときは自蝎末が荊有、管理している アドレスから相手湖次のアドレスを知り、それを 用いて通供する。

(発明が解決しようとする問題点)

この方式は、退信相手のアドレスを置ちに知り 得る利点はあるものの、端末が追加されるときは

特別昭63-131637 (2)

既設の金銭宋が所有、管理するアドレス情報に追 加端末のアドレスを追加しなければならず、厄介 である. 多数の端末が遺信網で接続されるシステ ムとしてはLAN(Local Area Hetwork)があ るが、LANは端末の接続、閉放が極めて容易と いう特徴があり、このLANで娘来追加、際止の 度に金帽末のアドレス情報を更新するのではLA Nの逆利性が損なわれてしまう。また各嶋末がア ドレス情報を持つので、システム全体としては各 竭米のアドレスが何重にも重復して原管されるこ

ろうとするものである.

(問題点を解決するための手段)

第1回に示すように、本発明では交換機に接続 された多数の値末A、B・……のしつ、本例では 浦来已をアドレス管理選択とし、これに全端末の

……はインタフェース変換部、送及諸制御部など

の他にアドレス管理部を持ち、こゝに自嫡来のレ

AN内アドレスとアドレス管理協来でのLAN内

アドレスを持つ。またアドレス管理确末已はイン

タフェース変換部、送受信制御部などの他にアド

とになり、不経済である。 本幾男はかゝる点を改善し、アドレス普頭の簡 **岸北、ネットワーク構築/変更の容易化と、幽末** で所有する遺信相手のアドレス情報量の削減を図

> を得、これを端末Aへ通知する①。 婚末Aのアド レス管理師はインタフェース変換部へB=2を通 知するの。

> 次に第る図に示すように追求Aは、獲得したし AN内アドレスにより遺儀を要求するの。核磁束 C送受請制御部は嫡末Bに通信を要求するの。な 端来Bは端末Aへ応答を返し、該端来Aの送登信 制御部はインクフェース変換部へ遊信可能を退知 し、該インタフェース変換部は論理名称=Bとの 通信可能を適知する。また嫡末3の送受信制御部 は自嫡来へ過ば要求が来たことを遺知する。これ により、縄末人は歳末Bのアドレスを知らないで 協定8との通信が可能になる。

レス智選部を持ち、こゝに各端末のアドレス情報 テーブルを持つ。このチーブルは各端末の論理名 称 A , B . C , ……とその嫡米のしAN内アドレ スを対応させたものである。このテーブルは例え ばシステムジェネシーション時にアドレス管理増

宋Bが各鱗末A、B、……に自己のしAN内アド

レスを送出させて作成する。

第4回に示すようにある端来例えばAがある端 末例えばBと通信するときのは、綺理名称=Bか らそのLAN内アドレスへの変換を要求するの。 目端末が持っているアドレス管理端末のしAN内 アドレスを用いて彼アドレス管理婚末Bに、論理 名称=Bに対応するしAN内アドレスの遺得を観 求する③、アドレス管理総末日はアドレス情報テ

ーブルを検索して該端末BのLAN内アドレス 2

フドレス情報を持たせる。そして各端末が適信す る際は、遺居相手の協束のアドレスをアドレス管 翠幽宋に問合せ、旋端末から知らされたアドレス を用いて通信相手の端来と通信する。

倒えば過来Bが適来Dと通信するときは、端末 Bがアドレス管理協末Bに嫡末Dのアドレスを問 合せの、これを受けてアドレス管理确求日は端末 Dのアドレスを増東Bへ知らせる、端来Bはこの 知らされたアドレスを用いて娘来Dを呼び出し、 連信するの.

(作用)

このようにすれば、アドレス資産端来以外の處 末はアドレス情報を持つ必要がないからメモリ容 登の削減が可能であり、また確求の加入、廃止に 律なうアドレス情報の更新はアドレス管理确果の みがすればよいから賢単である。

(実施別)

第8回に本発明の実施例を示す。各端末A. B.

(発明の効果)

以上説明したように本発明によれば、各婦文の アドレスはアドレス管理講家で一括管理するので、 端来アドレスの追加、変更が簡単であり、脳々の 端末が待づアドレス情報量が低減する利点が得ら ns.

4.図筋の簡単な説明

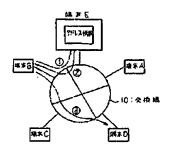
第1回は本発明の要部を示す説明図、

第2図は従来例の説明図、

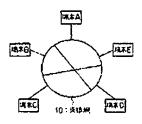
第3國〜第5國は本勢明の実施例の脱明國であ 6.

出 顧 入 第 士 遺 株 式 会 社 代理人弁理士 肖 椿 独

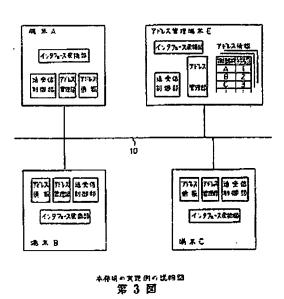
特開昭63-131637 (3)

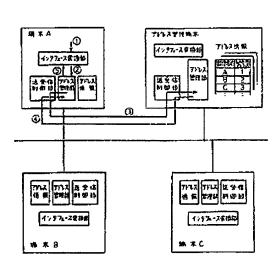


本作組の負針を示す代明報 第 1 図



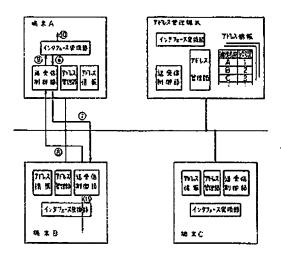
株井州のは明日 第 2 図





本権的の支統例の試明區第4 図

狩開昭63-131637 (4)



本元明の実況例の改明図 第 5 閏